DATA TRANSMISSION WITH NON-UNIFORM DISTRIBUTION OF DATA RATES FOR A MULTIPLE-INPUT MULTIPLE-OUTPUT (MIMO) SYSTEM

Publication number: JP2005519520 (T)

Publication date: 2005-06-30

Classification:

-international: H04B7/04; H04B7/26; H04I11/00; H04I99/00; H04L1/00; H04L1/06; H04L1/20; H04B7/26; H04I11/00; H04I1/00; H04L1/00; H04L1/00; H04L1/00; H04I15/00

- European: H04B7/04M1; H04L1/00A1; H04L1/00A8Q; H04L1/06; H04L1/06T5; H04L1/20

Application number: JP20030573799T 20030227

Priority number(s): US20020087503 20020301; WO2003US06326 20030227

Abstract not available for JP 2005519520 (T)

Abstract of corresponding document: WO 03075479 (A1)

Translate this text

Techniques to determine data rates for a number of data streams transmitted via a number of transmission channels (or transmit antennas) in a multi-channel (e.g., MIMO) communication system. In one method, the "required" SNR for each data rate to be used is initially determined, with at least two data rates being unequal. The "effective" SNR for each data stream is also determined based on the received SNR and successive interference cancellation processing at the receiver to recover the data streams. The required SNR for each data stream is then compared against its effective SNR. The data rates are deemed to be supported if the required SNR for each data stream is less than or equal to its effective SNR. A number of sets of data rates may be evaluated, and the rate set associated with the minimum received SNR may be selected for use for the data streams.

(19) 日本国特許庁(JP)

(12)公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号

特表2005-519520 (P2005-519520A)

3) 公表日	平成17年6月30日(20	05.6.30)

(51) Int.Cl. ⁷	FI		テーマコード (参考)
HO4J 15/00	HO4J 15/00		5KO22
HO4B 7/26	HO4J 11/00	Z	5KO67
HO4J 11/00	HO4B 7/26	С	

審査請求 未請求 予備審査請求 有 (全 33 頁)

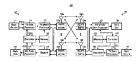
		神道の	南水 木南水 了情番至南水 有 (至 33 贝)
(21) 出願書号 (86) (22) 出願日 (85) 翻取文播出日 (85) 翻取文播出日 (87) 国際公開音号 (87) 国際公開日 (87) 国際公開日 (32) 優先日 (33) 優先桂主張雷号	特嚴2003-573799 (P2003-573799) 中成15年2月27日 (2003.2.27) 平成15年9月1日 (2004.9.1) PCT/\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	(71) 出願人 (74) 代理人 (74) 代理人 (74) 代理人	580020643 クッアルコム・インコーボレイテッド QUALCOMM INCORPORAT ED アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92 121-1714、サン・ディエゴ、モフ ハウス・ドライブ 5775 抑理士 終江 武彦 100088479 邦理士 河野 哲 100088683 邦理士 河野 哲 100088683
		(74) 代理人	100109830 弁理士 福原 淑弘 最終頁に続く

(54) [発明の名称] 多元入力多元出力 (MIMO) システムに対するデータレートの不均一な配信をともなったデータ送信

(57) 【要約】

【課題】多元入力多元出力 (MIMO) システムに対す るデータレートの不均一な配信をともなったデータ送信

【解決手段】多元チャネル(例えば、MIMO) 通信シ ステムにおいて複数の送信チャネル(若しくは、送信ア ンテナ)を介して送信された複数のデータストリームに 対するデータレートを決定するための技術。1つの方法 では、使用されるべき各データレートに対する"必要な "SNRは、等しくならない少なくとも2のデータレー トを使用して初めに決定される。各データストリームに 対する "実効的な" SNRも、受信されたSNR及び受 信機における連続的な干渉削除プロセシングに基づいて 決定されて、データストリームを再生する。各データス トリームに対して必要なSNRは、その後、その実効的 たSNRに対して比較される。データレートは、各デー タストリームに対して必要なSNRがその実効的なSN Rより小さい若しくは等しいのであれば、サポートされ ると判断される。データレートのセットの数は、評価さ れる可能性があり、そして最小の受信されたSNRに関



40

50

【特許請求の範囲】

【請求項1】

多元チャネル通信システムにおいて複数の送信チャネルを介して送信されるべき複数の データストリームに対するデータレートを決定するための方法であって、以下を具備する

複数のデータストリームに対して使用されるべき複数のデータレートのそれぞれに 対して必要な信号-対-ノイズ-及び-干渉比(SNR)を決定することであって、ここ で、少なくとも2のデータレートは等しくない;

複数のデータストリームを再生するために受信機において連続的な干渉削除プロセ シングに一部は基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関する実効的なSNRを決 定することと:

データストリームに関する実効的なSNRに対して、各データストリームに対して 必要なSNRを比較すること:及び

比較することの結果に基づいて複数のデータレートがサポートされるか否かを決定 すること。

【請求項2】

請求項1の方法、ここで、複数のデータストリー人は、多元入力多元出力(MIMO) 通信システムにおいて複数の送信アンテナを経由して送信される。

【請求項3】

請求項2の方法、ここで、各データストリームは、それぞれの送信アンテナを経由して 20 送信される、そしてここで、各データストリームに関する実効的なSNRは、データスト リームに対して使用される全送信出力に基づいて決定される。

【請求項4】

請求項1の方法、ここで、各データストリームに関する実効的なSNRは、複数の送信 チャネルの動作状態の指標である受信されたSNRに基づいてさらに決定される。

【請求項5】

請求項4の方法、ここで、受信されたSNRは、複数のデータストリームのいずれか1 に対して必要なSNRに基づいて決定される。

【請求項6】

請求項4の方法、ここで、受信されたSNRは、通信システムに対して指定される。 【請求項7】

請求項4の方法、ここで、受信されたSNRは、受信機において推定される。

【請求項8】

請求項4の方法、ここで、連続的な干渉削除プロセシングは、各ステージにおいて1の データストリームを再生する、そしてここで、各再生されたデータストリームに関する実 効的な SNRは、以下のように推定される

【数 6 】

$$SNR_{eff}(k) = \left(\frac{N_R - N_T + k}{N_T N_R}\right) SNR_{rx}$$
 $\overrightarrow{\pi}$ (9)

ここで、SNR。「「(k)は、ステージkにおいて再生されたデータストリームに関す る実効的なSNRであり、

SNR、、は、受信されたSNRであり、

Nrは、データ送信に使用した送信アンテナの数であり、及び

N。は、受信アンテナの数である。

【請求項9】

請求項4の方法であって、以下をさらに具備する:

データレートの複数のセットを評価すること;及び

複数のデータストリームに対する使用のために最小の受信されたSNRに関連付けられたレートセットを選択すること。

【請求項10】

請求項9の方法、ここで、各レートセット中のデータレートは、指定された全体のスペクトル効率を達成するために選択される。

【請求項11】

請求項1の方法、ここで、各データレートに対して必要なSNRは、ルックアップテーブルに基づいて決定される。

【請求項12】

請求項1の方法、ここで、各データレートに対して必要なSNRが、そのデータレート に関する実効的なSNRより小さい若しくは等しいのであれば、複数のデータレートは、 サポートされるべきであると判断される。

【請求項13】

請求項1の方法、ここで、通信システムは、直交周波数分割マルチプレキシング(OFDM)を実行する。

【請求項14】

多元入力多元出力(MIMO)通信システムにおいて複数の送信チャネルを経由して送 20 信されるべき複数のデータストリームに対してデータレートを決定するための方法であって、以下を具備する:

MIMOシステムの動作状態の指標であるオペレーティング信号 - 対ーノイズ-及び-干渉比(SNR)を決定することと;

複数のデータストリームに対して使用されるべき複数のデータレートのそれぞれに 対して必要な SNRを決定することであって、ここで、少なくとも2のデータレートは等 しくなく、そしてここで、複数のデータレートは、指定された全体のスペクトル効率を達 成するために顕积される:

複数のデータストリームを再生するために受信機においてオペレーティング SNR 及び連続的な干渉削除プロセシングに基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関す る実効的な SNR を決定することと:

データストリームに関する実効的なSNRに対して、各データストリームに対して必要なSNRを比較すること;及び

比較することの結果に基づいて複数のデータレートがサポートされるか否かを決定すること。

【請求項15】

多元チャネル通信システムにおいて複数の送信チャネルを介して送信されるべき複数の データストリームに対してデータレートを決定するための方法であって、以下を具備する

複数の送信チャネルの動作状態の指標である受信されたSNRを決定することと: 複数のデータストリームを再生するために受信機においてオペレーティングSNR 及び連続的な干渉削除プロセシングに基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関す る実効的なSNRを決定すること:及び

データストリームに関する実効的なSNRに基づいて各データストリームに対して データレートを決定すること、ここで、少なくとも2のデータレートは等しくない。

【請求項16】

請求項 15の方法、ここで、各データストリームに対するデータレートは、データスト リームに対して必要な SNRがデータストリームに関する実効的な SNRより小さい若し くは等しくなるように決定される。

【請求項17】

30

(4) 請求項15の方法、ここで、受信されたSNRは、通信システムに対して指定される。 【請求項18】

請求項15の方法、ここで、各データストリームは、多元入力多元出力(MIMO)通 信システムにおいてそれぞれの送信アンテナを経由して送信される。

【請求項19】

ディジタル情報を以下にインタープリッティングできるディジタルシグナルプロセシン グデバイス (DSPD) に通信的に接続されたメモリであって:

多元チャネル通信システムにおいて複数の送信チャネルを介して送信されるべき複 数のデータストリームに使用されるべき複数のデータレートのそれぞれに対して必要な信 号一対一ノイズ一及び一干渉比(SNR)を決定し、ここで、少なくとも2のデータレー トは等しくない:

複数のデータストリームを再生するために受信機において連続的な干渉削除プロセ シングに一部は基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関する実効的なSNRを決 定し;

データストリームに関する実効的なSNRに対して、各データストリームに対して 必要なSNRを比較し: 及び

比較の結果に基づいて複数のデータレートがサポートされるか否かを決定する。

【請求項20】 多元チャネル通信システムにおける装置であって、以下を具備する:

複数の送信チャネルを介して送信されるべき複数のデータストリームに使用される べき複数のデータレートのそれぞれに対して必要な信号一対一ノイズー及び一干渉比(S NR)を決定するための手段であって、ここで、少なくとも2のデータレートは等しくな W:

複数のデータストリームを再生するために受信機において連続的な干渉削除プロセ シングに一部は基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関する実効的なSNRを決

定するための手段と; データストリームに関する実効的なSNRに対して各データストリームに対して必

要なSNRを比較するための手段:及び 比較することの結果に基づいて複数のデータレートがサポートされるか否かを決定

するための手段。

【請求項21】

請求項20の装置であって、以下をさらに具備する:

データレートの複数のセットを評価するための手段;及び

複数のデータストリームに対する使用のために最小の受信されたSNRに関連付け られたレートセットを選択するための手段。

[請求項22]

請求項20の装置、ここで、多元チャネル通信システムは、多元入力多元出力(MIM 前信システムである。

【請求項23】

請求項22の装置、ここで、MIMOシステムは、直交周波数分割マルチプレキシング 40

(OFDM) を実行する。

【請求項24】

請求項20の装置を具備する基地局。

【請求項25】

請求項20の装置を具備するワイアレスターミナル。

【請求項26】

多元入力多元出力(MIMO)通信システム中の送信機ユニットであって、以下を具備 する:

以下を行うことによって複数の送信アンテナを経由して送信されるべき複数のデー タストリー人に対して複数のデータレートを適切に決定するためのコントローラであって 複数のデータレートのそれぞれに対して必要な信号 - 対 - ノイズ - 及び - 干渉比 (SNR)を決定することであって、ここで、少なくとも2のデータレートは等しくない。

複数のデータストリームを再生するために受信機において連続的な干 沙削除プロセシングに一部は基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関する実効的 なSNRを決定することと、

データストリームに関する実効的なSNRに対して各データストリームに対して必要なSNRを比較すること、及び

比較することの結果に基づいて複数のデータレートがサポートされる

か否かを決定すること;

各データストリームを適切に処理するための送信(TX)データプロセッサ;及び 複数の送信アンテナを経由した送信に適した複数の変調された信号を与えるための

それぞれのシンボルストリームを与えるために決定されたデータレートを使用して

後数の返信ナブナアを軽出した返信に週した後数の支通された信号を与えるための 複数のデータストリームと対する複数のシンポルストリームを適切に処理するための1若 しくはそれ以上の送信機。

【請求項27】

請求項26の送信機ユニット、ここで、コントローラは、以下を行うことによって複数のデータストリームに対するデータレートをさらに適切に決定するためであって

データレートの複数のセットを評価すること、及び

最小の受信されたSNRに関連付けられたレートセットを選択すること。 20

【請求項28】

請求項26の送信機ユニットを具備する基地局。

【請求項29】

請求項26の送信機ユニットを具備するワイアレスターミナル。

【請求項30】

多元入力多元出力 (MIMO) 通信システムにおける送信機装置であって、以下を具備する:

M I M O システムにおいて複数の送信アンテナを経由して送信されるべき複数のデータストリームに使用されるべき複数のデータレートのそれぞれに対して必要な信号 - 対 - ノイズ - 及び - 干渉比 (S N 〉 を決定するための手段、ここで、少なくとも2のデータレートは等しくない;

複数のデータストリームを再生するために受信機において連続的な干渉削除プロセ シウムに一部は基づいて複数のデータストリームのそれぞれに関する実効的なSNRを決 ウするための手段と:

データストリームに関する実効的なSNRに対して各データストリームに対して必要なSNRを比較するための手段と;

比較の結果に基づいて複数のデータレートがサポートされるか否かを決定するため の手段と:

それぞれのシンボルストリームを与えるために各データストリームを処理するため

の手段: 及び 複数の送信アンテナを経由した送信に適した複数の変調された信号を与えるために

複数のデータストリームに対する複数のシンボルストリームを処理するための手段。 【請求項31】

多元入力多元出力(MIMO)通信システムにおける受信機ユニットであって、以下を 具備する:

権数の送信されたデータストリームに対して権数の検出されたシンボルストリーム を与えるために連続的な干渉削除プロセシングを使用して受信し、複数の受信されたシン ボルストリームを適切に処理するための受信機 (RX) MIMOプロセッサであって、 続的な干渉削除プロセシングの各ステージに対して1の検出されたデータストリームであ る: Br 76 10

30

30

(6) 対応するデコードされたデータストリームを与えるために各検出されたシンボルス

トリームを適切に処理するためのRXデータプロセッサ、そして

ここで、複数の送信されたデータストリームに対するデータレートは、通信システ ムの動作状態の指標である受信された信号-対-ノイズ-及び-干渉比(SNR)を決定 することと、受信されたSNR及び連続的な干渉削除プロセシングに基づいて複数のデー タストリームのそれぞれに関する事効的な SNRを決定すること、及び事効的な SNRに 基づいて各データストリームに対してデータレートを決定することによって決定され、そ してここで、少なくとも2のデータレートは等しくない。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】 [0001]

本発明は、一般にデータ通信に係り、特に、多元チャネル通信システム、例えば、多元 入力多元出力(MIMO)システム、の複数の送信チャネルを介して送信されるべき複数 のデータストリームに対して使用されるべきデータレートの不均一な配信を決定するため の技術に関する。

【背景技術】

[0002]

ワイアレス通信システムにおいて、送信機からのRF変調された信号は、複数の伝達経 路を介して受信機に届く可能性がある。伝達経路の特性は、一般にフェーディング及びマ ルチパスのような複数の因子のために時間とともに変化する。有害な経路効果に対するダ イバーシティを与えるため及び性能を向上するために、複数の送信及び受信アンテナが使 用される可能性がある。送信及び受信アンテナの間の伝達経路が、線形で独立しているの であれば(すなわち、1つの経路における送信が他の経路における送信の線形結合として 形成されない)、これは少なくともある程度までは真実である、データ送信を正しく受信 することの可能性は、アンテナの数が増加するとともに増加する。一般に、送信及び受信 アンテナの数が増加するにつれ、ダイバーシティが増加し、そして性能が向上する。

[0003]

多元入力多元出力 (M I M O) 通信システムは、データ送信に対して複数の (N _T) の 送信アンテナ及び複数の(Np)の受信アンテナを採用する。NTの送信及びNpの受信 アンテナにより形成されたMIMOチャネルは、Ns≤min (NT, Np) である、N 、の独立したチャネルに分解される可能性がある。 N 、の独立したチャネルのそれぞれも 、MIMOチャネルの空間的サブチャネル(若しくは送信チャネル)として呼ばれる可能 性があり、そして大きさに対応する可能性がある。複数の送信及び受信アンテナによって 作り出され付加された大きさが利用されるのであれば、MIMOシステムは、向上した性 能(例えば、送信能力の増加)を与えることができる。

[0004]

フルーランクMIMOチャネルに対して、ここで、 $N_S = N_T \le N_R$ 、独立したデータ ストリームは、Nェの送信アンテナのそれぞれから送信される可能性がある。送信された データストリームは、異なったチャネル状態(例えば、異なったフェーディング及びマル チパス効果)を経験する可能性があり、そして所定の量の送信出力に対して異なった信号 - 対-ノイズ-及び-干渉比(SNRs)を達成する可能性がある。さらに、連続的な干 渉削除プロセシングが送信されたデータストリームを再生するために受信機において使用 されるならば(以下に述べる)、そこでデータストリームが再生される具体的な順番に依 存して、異なったSNRsが、データストリームに対して達成される可能性がある。した がって、異なったデータレートは、それらの達成されたSNRSに依存して、異なったデ ータストリームによってサポートされる可能性がある。チャネル状態が一般的に時間とと もに変化するので、各データストリームによってサポートされたデータレートも、時間と ともに変化する。

[0005]

MIMOチャネルの特性(例えば、データストリームに対して達成されたSNRs)が

30

40

50

(7)

送信機において知られるのであれば、送信機は、固有のデータレート及び各データストリームに関するコーディング及び変調スキームを決定できる可能性があり、その結果、性能の許容できるレベル(例えば、1パーセントのパケットエラーレート)は、データストリームに対して達成される可能性がある。しかしながら、あるMIMOシステムに対して、この情報は、送信機において利用できない。その代わりに、利用できる可能性があるもして、以下のものに関する非常に限られた量の情報である。例えば、受信機において全てのデータストリームに対して期待されたSNRとして規定される可能性のある、MIMOデータストリームに対して明待されたSNRとして規定される可能性のある、MIMOデータストリームに対してが正立なデータストリームに関するコーディング及びを演えれて適正なデータストリームに関するコーディング及び変調スキームを決定する必要があるはずである。

[0006]

それゆえ、限られた情報がMIMOチャネルのための送信機において利用できる場合、 高い性能を達成するために複数のデータストリームに対するデータレートのセットを決定 するための技術に対してこの分野における必要性がある。

【発明の開示】

[0007]

「サマリー〕

上記された第1の目的を達成するために使用される可能性がある具体的な実施形態では 、方法は、多元チャネル通信システムにおいて複数の送信チャネルを介して送信されるべ き複数のデータストリームに対して使用されるべきデータレートを決定するために与えら れる(例えば、1のデータストリームが、MIMOシステム中の各送信アンテナを経由し て送信される可能性がある)。この方法にしたがって、データストリームに対して使用さ れるべき複数のデータレートのそれぞれに対して必要なSNRが、初めに決定される。少 なくとも2のデータレートが、等しくない。各データストリームに関する"実効的な"S NR(以下に述べる)も、データストリームを再生するために、受信されたSNRおよび 受信機における連続的な干渉削除プロセシング(これも以下に述べる)に基づいて決定さ れる。各データストリームに対して必要なSNRは、データストリームに関する実効的な SNRに対してその後比較される。各データストリームに対して必要なSNRが、データ ストリームに関する実効的なSNRより小さい若しくは等しければ、データレートは、サ ポートされるべきであると判断される。データレートの複数のセットが、評価される可能 性があり、そして最小の受信された SNRに関連付けられたレートセットは、データスト リームに対する使用のために選択される可能性がある。 [00009]

上記された第2の目的を達成するために使用される可能性がある具体的な実態形態では、方法は、多元チャネル(例えば、MIMO)通信システムにおいて複数の送信チャネル(例えば、送信アンデナ)を介して送信されるべき複数のデータストリームに対してデータレートを決定するために与えられる。この方法にしたがって、受信されたSNRは、初めに決定される。この受信されたSNRは、システムに対して指定される可能性がある。若しくは受信機における観測に基づいて推定され、そして返信機に定明的に与えられる可能性がある。各データストリームに関する効果的なSNRも、受信されたSNR及び受信機における連続的な干渉削除プロセシングに基づいて決定される。各データストリームに対するデータレートは、その後、少なくとも2のデータレートが等しくならないようにデ

40

(8)

ータストリームに関する効果的な SNRに基づいて決定される。 【0010】

本発明の種々の態様及び実施形態が、以下にさらに詳細に説明される。発明は、以下に 詳細に説明されるように、さらに、方法、プロセッサ、送信機ユニット、受信機ユニット 、基地局、ターミナル、システム、及び本発明の種々の態様、実施形態、及び特徴を実行 する他の装置及作業子を与える。

【発明を実施するための最良の形態】

[0011]

本発明の特徴、性質、及び利点は、図面を使用して以下に述べる詳細な説明から、さら に明確になるであろう。図面では、一貫して対応するものは同じ参照符号で識別する。 【0012】

限定されたチャネル状態情報に基づいて複数のデータストリームに対するデータレートのセットを決定するためのここに説明された技術は、種々の多元チャネル通信システムに ないで実行される可能性がある。そのような多元チャネル通信システムは、多元入力を元出力 (MIMO) 通信システム、直交周波数分割マルチプレキシング (OFDM) 通信システム、OFDMを採用するMIMOシステム(すなわち、MIMO-OFDM)ステム、及びその他を含む。明確にするために、種々の態様及び実施形態が、MIMOシステムに対して具体的に説明される。

[0013]

[0014]

図 1 は、M I M O システム 1 O O 中の送信機システム 1 1 O 及び受信機システム 1 5 O の実施形態のプロック図である。

[0015]

送信機システム 110 において、複数のデータストリームに対するトラフィックデータは、データソース 112 から送信(TX)データプロセッサ 114 へ与えられる。ある実施形態では、各データストリームは、それぞれの送信アンテナを軽由して送信される。 TX データプロセッサ 114 は、そのデータストリームに対して選択された特定のコーディングスキームに基づいて、各データストリームに対するトラフィックデータをフォーマットし、コード化し、そしてインターリーブして、コード化されたデータを与える。 $\begin{bmatrix} 0016 \end{bmatrix}$

各データストリームに対してコード化されたデータは、パイロットデータを使用してマルチプレックスされる可能性がある、例えば、時間分割マルチプレキシング(TDM)若しくはコード分割マルチプレキシング(CDM)である。パイロットデータは、一般に(ともかく)知られた方式で処理される既知のデータパターンであり、そしてチャネル応答を推定するために受信機システムにおいて使用される可能性がある。各データストリームに対してマルチプレックスされたパイロット及びコード化されたデータは、その後、その

30

40

50

データストリームに対して選択された特定の変調スキーム(例えば、BPSK、QSPK、M-PSK、若しくはM-QAM)に基づいて変調されて(すなわち、シンボルマップされて)、変調されたシンボルを与える。データレート、コーディング、及び各データストリームに対する変調は、コントローラ130によって与えられる管理によって決定される可能作がある。

[0017]

全てのデータストリームに対する変調シンボルは、その後、TX MIMOプロセッサ 1 2 0 に与えられる。TX MIMOプロセッサ1 2 0 は、(例えば、OFDMに対する)変調シンボルをさらに処理する可能性がある。TX MIMOプロセッサ 1 2 0 は、その後、N $_{T}$ の変調シンボルストリームをN $_{T}$ の送信機(TMTR) 1 2 2 a から 1 2 2 t に与える。各送信機 1 2 2 は、それぞれのシンボルストリームを受信し、処理して、1 2 t しくはそれ以上のアナログ信号を与える、そしてアナルグ信号をさらに調整して(例えば、増幅し、フィルタし、そしてアップコンバートして)、MIMO チャネルを経由した選信に適した変調された信号を与える。送信機 1 2 2 a から 1 2 2 t からの N_{T} の変調された信号は、その後、それぞれ N_{T} のアンテナ 1 2 4 a から 1 2 4 t から 2 信むる

[0018]

受信機システム 150 において、送信された変調された信号は、 N_R のアンテナ 152 a から 152 r によって受信される、そして各アンテナ 152 から受信された信号は、それぞれの受信機(R C V R) 154 に与えられる。各受信機 154 は、それぞれの受信された信号を測整し(例えば、フィルタし、増幅し、そしてダウンコンパートし)、サンブルを与えるために調整された信号をディジタル化し、そして対応する"受信された"シンポルストリームを与えるためにサンブルをさらに処理する。

[0019]

R X M I M O / データブロセッサ 1 6 0 は、その後、特定の受信機プロセシング技術 に基づいて N $_{\rm R}$ の受信機 1 5 4 からの N $_{\rm R}$ の受信されたシンボルストリームを受信し、処理して、N $_{\rm T}$ の "検出された"シンボルストリームを与える。R X M I M O / データンボルストリームを与える。R X M I M O / データンロセッサ 1 6 0 は、おいまで 3 で M I M O / データンドルストリームは、対応するデータストリームに詳細に述べられる。各検出された定値であるシンボルを含む。R X M I M O / データプロセッサ 1 6 0 は、その後、各検出されたシンボルストリームをデモジュレートし、デインターリーブし、そしてデコードして、データストリームに対するトラフィックデータを再生する。R X M I M O / データプロセッサ 1 6 0 によるプロセシングは、送信機システム I 1 0 において T X M I M O プロセッサ 1 2 0 及び T X データプロセッサ 1 1 4 によって実施されたものに対して補完的である。

[0020]

RX MIMO/データプロセッサ 1 6 0 は、例えば、トラフィックデータを使用してマルチプレックスされたパイロットに基づいて、N_Tの送信及びN_Rの受信アンテナの間のチャネル応答の推定値を導出する可能性がある。チャネル応答推定値は、受信機がして空間着しくは空間/時間プロセシングを実施するために使用される可能性がある。RX MIMO/データプロセッサ 1 6 0 は、検出されたシンボルストリームの信号 - 対一 イズー及びー干渉比(SNRs)、及びおそらく他のチャネル特性をさらに推定するに推定するに推定する。 RX MIMO/データプロセッサ 1 6 0 は、ウェステムに対する "オマ状態性があり、そしてこれらの値をコントローラ 1 7 0 に与える可能性がある。RX MIMO/データプロセッサ 1 6 0 着しくはコントローラ 1 7 0 に、システムに対する "オマ状態の指標である。コントローラ 1 7 0 は、システムに通行リンクを実施する。 では、通信リンク及び / 若しくは受信とはアータストリームに関する種々のタスる。これは、通信リンク及び / 若しくは受信されたデータストリームに関する種々のタス属 CSIは、オペレーティング SNR 形だけを見切る可能性がある。CSIは、その後、TXデータプロセッサ 1 7 8 によって処理され、モジュレータ 1 8 0 によって変調され、そして、送信機システム 1 0 へ逆に送得 1 5 4 a から 1 5 4 r によって割繋され、そして、送信機システム 1 0 へ逆に送きされ

[0021]

[0022]

コントローラ 130 及び 170 は、それぞれ送信機及び受信機システムにおけるオペレーションを管理する。メモリ 132 及び 172 は、それぞれコントローラ 130 及び 170 により使用されたプログラムコード及びデータに対する格前を与える。

[0023]

MIMOシステムに対するモデルは、以下のように表される可能性がある:

 $\underline{y} = \underline{H} \, \underline{x} + \underline{n}$ 式 (1) ここで、 \underline{y} は、受信されたベクトル、すなわち、 $\underline{y} = \begin{bmatrix} y_1 & y_2 \dots & y_{NR} \end{bmatrix}^{\mathsf{T}}$ 、ここで $\begin{bmatrix} y_1 \end{bmatrix}$ は、i 番目の受信アンテナにおいて受信されたエントリーであり、そして i $\in \{1,\dots,N_N\}$ であり、

 \mathbf{x} は、受信されたベクトル、すなわち、 $\mathbf{x}=\begin{bmatrix}\mathbf{x}_1 & \mathbf{x}_2 & \dots & \mathbf{x}_{N-T}\end{bmatrix}^T$ 、ここ 20 で $\{\mathbf{x}_j\}$ は、」番目の受信アンテナにおいて受信されたエントリーであり、 $\mathbf{j} \in \{1,\dots,N_T\}$ であり、

Hは、MIMOチャネルに対するチャネル応答マトリックスであり、

<u>n</u>は、 $\underline{0}$ の平均ベクトル及び $\underline{\Lambda}_n = \sigma^2 \underline{1}$ の共分散マトリックスを有する付加的なホワイトガウシアンノイズ(\underline{A} W G N)である、ここで、 $\underline{0}$ はゼロのベクトルであり、 $\underline{1}$ は対角線に沿って1でありそれ以外はゼロであるアイデンティティマトリックスであり、そして σ^2 はノイズの分散である、そして

[.] ^T は、[.] の転置を示す。

[0024]

伝播環境においてスキャタリングに起因して、 N_T の送信アンテナから送信された N_T のシンポルストリームは、受信機において互いに干渉する。特に、1つの送信アンテナから送信された所定のシンポルストリームは、異なる振幅及び位相で全ての N_R の受信アンテナによって受信される可能性がある。各受信された信号は、そのようにして、 N_T の送信されたシンポルストリームのそれぞれの成分を含む可能性がある。 N_R の受信された自号は、全ての N_T の送信されたシンポルストリームを広範に含むはずである。 N_R の送信されたシンポルストリームと広範に含むはずである。しかしながら、これらの N_T のジンボルストリームは、 N_R の受信された自号の間に分散される。100251

受信機において、種々のプロセシング技術が、 N_R の受信された信号を処理するために使用される可能性があって、 N_T の送信されたシンボルストリームを検出する可能性がある。これらの受信機プロセシング技術は、2つの主なカテゴリーにグループ化される可能性がある:

・ 空間的及び空間一時間受信機プロセシング技術(これは、イコライゼーション技術としても呼ばれる)、及び

・ "連続的なヌリング/イコライゼーション及び干渉削除"受信機プロセシング技術(これは、"連続的な干渉削除"若しくは"連続的な削除"受信機プロセシング技術としても呼ばれる)。

[0026]

一般に、空間的及び空間一時間受信機プロセシング技術は、受信機において送信された シンボルストリームを区別しようと試みる。各送信されたシンボルストリームは、(1) チャネル応答の推定値に基づいてN。の受信された信号中に含まれた送信されたシンボル

50

ストリームの種々の成分を統合すること、及び(2)他のシンボルストリームに起因する 干渉を除去すること(すなわち、削除すること)によって"検出される"可能性がある。 これらの受信機プロセシング技術は、(1)他のシンボルストリームからの干渉を無くす ために個々の送信されたシンボルストリームをデコリレートする、若しくは(2)他のシ ンボルストリームからのノイズ及び干渉の存在の中で各検出されたシンボルストリームの SNRを最大化すること、のいずれかを試みる。各検出されたシンボルストリームは、そ の後、さらに処理されて(例えば、復調され、デインターリープされ、そしてデコードされて)、シンボルストリームに対するトラフィックデータを再生する。

(11)

[0027]

連続的な削除受信機プロセシンク技術は、空間の若しくは空間 ―時間受信機プロセシングを使用して、一度に1つ、送信されたシンボルストリームを再生して、そして各 "再生されたシンボルストリーム"に起因する干渉を削除することを試みる、その結果、後かで言うでは、まり高い SNRsを達成できる可能性がある。各再生されたシンボルストリームは、少しの干渉しか受けずに、より高い SNRsを達成できる可能性がある。各再生されたシンボルストリームに起因する干渉が、正確に推定でき、そして削除されるのであれば、連載的な削除受信機プロセシング技術は、使用される可能性がある。これは、シンボルストリームのエラーが無い若しくは低エラー再生を必要とする。連続的な削除受信機プロセシング技術(これは、い下にさらに詳細に認知される)は、一般に空間的な/空間一時間受信機プロセシング技術よりも優れている。

[0028]

連続的な削除受信機プロセシング技術に関して、 N_R の受信されたシンボルストリームは、 N_T のステージによって処理されて、各ステージにおいて1つの送信されたシンボルストリームを連続的に再生する。各送信されたシンボルストリームが非生されるとともに、残っている未だ再生されていないシンボルストリームに生じる干渉は、受信されたシンボルストリームに生じる干渉は、受信されたシンボルストリームの指定されて、そして削防される、そして、"変調された"シンボルストリームとなって、の登信されたシンボルストリームとなって、の登信されたシンボルストリームがエラーなしで(若当によ硫のカーラーで)再生されることができるならば、そしてチャネル応答推定効果的であるならば、再生されたシンボルストリームに因する干渉の削除は、効果的である。そしても連続的に再生されたシンボルストリームに入りる、 N_R は、改善される。このようにして、より高い性能が、全ての送信されたシンボルストリームに対して(おそらく再生されるべき最初の送信されたシンボルストリームを利して、

[0029]

以下の術語が、ここでは使用される:

・ "送信された"シンボルストリーム - 送信アンテナから送信されたシンボルストリーム;

・ "受信された"シンボルストリームー連続的な干渉削除(SIC)受信機の第1のステージにおける空間的若しくは空間ー時間プロセッサへの入力(図6参照);

・ "変調された"シンボルストリーム - S I C 受信機の各引き続くステージにおける空間的若しくは空間 - 時間プロセッサへの入力;

・ "検出された"シンボルストリームー空間的プロセッサからの出力(最大 N_T – k+1シンボルストリームまでがステージ k において検出される可能性がある);及び

"再生された"シンボルストリームー受信機においてデコードされているシンボルストリーム(1つの検出されたシンボルストリームだけが、各ステージにおいて再生される)。

[0030]

図 2 は、 N_T の送信されたシンボルストリームを再生するために N_R の受信されたシンボルストリームを処理するための連続的な削除受信機プロセシング技術を示すフロー図である。単純にするために、図 2 に関する以下の説明は、(1)空間的サプチャネルの数は、送信アンテナの数に等しい(すなわち、 $N_S=N_T \le N_R$)、及び(2) 1 つの独立したデータストリームが、各送信アンテナから送信されることを仮定する。

40

50

[0031]

第1のステージに対して(k=1)、受信機は、 N_{R} の受信されたシンボルストリーム に空間的若しくは空間一時間プロセシングを初めに実施して、 N_{T} の送信されたシンボルストリームを区別することを試みる(ステップ212)。第1のステージに対して、窓切り若しくは空間一時間プロセシングは、 N_{T} の(未だ再生されていない)送信されたシンボルストリームの推定値である N_{T} の検出されたシンボルストリームを与えられる。検出されたシンボルストリームの1つは、その後、「例えば、特定の選択スキームに基づいまれたシンボルストリームのアイデンティナが、アプリオリ(a priori) 知られるのであれば、空間的若しくは空間一時間プロセシングは、この送信されたシンボルストリームに対している対している対しているが表し、で明れた対しているとは空間一時間プロセシングは、この送信されたシンボルストリームに対している場合においても、選択された検出されたシンボルストリームは、このほよれたシンボルストリームに対して、デコードとれて(例えば、デモジュレートされ、デインターリーブされ、そしてデコードされて、デコードにれて、デオータストリームは、このステージにおいて再生されている送信されたシンボルストリームに対するデータストリームの推定値である(ステップ214)。

[0032]

その後、全ての送信されたシンボルストリームが再生されたか否かの決定が、なされる (ステップ216)。答えがイエスならば、受信機プロセシングは終了する。それ以外で あれば、N。の受信されたシンボルストリームのそれぞれについてたった今一再生された シンボルストリームに起因する干渉が、推定される(ステップ218)。干渉は、(この データストリームに対して送信機ユニットにおいて使用された同一のコーディング、イン ターリービング、そして変調スキームを使用して)初めにデコードされたデータストリー ムを再エンコーディングし、再エンコードされたデータをインターリービングし、そして インターリービングされたデータをシンボルマッピングすることによって、推定される可 能性があり、"再変調された"シンボルストリームを得る。再変調されたシンボルストリ 一ムは、たった今再生された送信されたシンボルストリームの推定値である。再変調され たシンボルストリームは、その後、チャネル応答ベクトルト、中のNRの要素のそれぞれ によってコンボルブ (convolve) されて、たった今-再生されたシンボルストリームに起 因するNpの干渉成分を導出する。ベクトルh,は、たった今-再生されたシンボルスト リームに対して使用されたi番目の送信アンテナに対応する(No×N)チャネル応答 マトリックス、 \underline{H} 、の行である。ベクトル \underline{h} 」は、j番目の送信アンテナと N_R の受信ア ンテナとの間のチャネル応答を規定するN。の要素を含む。

[0033]

 N_R の干渉成分は、その後、 N_R の受信されたシンポルストリームから差し引かれて、 N_R の変調されたシンポルストリームを導出する(ステップ220)。これらの変調されたシンポルストリームは、たった今ー再生されたシンポルストリームが送信されていない(すなわち、干渉削除が効果的に実施されたと仮定する)のであれば、受信されたはずであるストリームを表す。

[0034]

ステップ 2 1 2 及び 2 1 4 において実施されたプロセシングは、その後、(N_R の受信されたシンボルストリームの代わりに) N_R の変調されたシンボルストリームに繰り返されて、他の送信されたシンボルストリームを再生する。ステップ 2 1 2 及び 2 1 4 は、生されるべき各送信されたシンボルストリームに対してこのようにして繰り返され、そして、再生されるべき他の送信されたシンボルストリームがあれば、ステップ 2 1 8 及び 2 2 0 が実施される。

[0035]

第1ステージに対して、入力シンボルストリームは、 N_R の受信アンテナからの N_R の 受信されたシンボルストリームである。そして各引き続くステージに対して、入力シンボ ルストリームは、先立つステージからの N_R の変調されたシンボルストリームである。各

(13)

ステージに対するプロセシングは、同様の方法で続く。第1ステージに続く各ステージに おいて、前のステージにおいて再生されたシンボルストリームは、削除されたと仮定され 、その結果チャネル応答マトリックスHの大きさは、各後続のステージに対して1行だけ 連続的に減少する。

[0036]

連続的な削除受信機プロセシングは、このようにして、再生されるべき各送信されたシ ンボルストリームに対して1つのステージの、複数のステージを含む。各ステージは、送 信されたシンボルストリームの1つを再生し、そして(最後のステージ以外は)この再生 されたシンボルストリームに起因する干渉を削除して、次のステージに対する変調された シンボルストリームを導出する。各連続的に再生されたシンボルストリームは、このよう にしてより少ない干渉を受け、そして干渉削除なしよりもより高いSNRを達成できる。 再生されたシンボルストリームのSNRSは、そこでシンボルストリームが再生される特 定の順番に依存する。

[0037]

連続的な削除受信機プロセシングに対して、k番目のステージに対する入力シンボルス トリームは、(前のk-1ステージにおいて再生されたシンボルストリームからの干渉が 、効果的に削除されていると仮定して)以下のように表される可能性がある:

 $\underline{\mathbf{y}}_{\mathbf{k}} = \underline{\mathbf{H}}_{\mathbf{k}} \underline{\mathbf{x}}_{\mathbf{k}} + \underline{\mathbf{n}}$ 式(2) ここで、 y_k は、k番目のステージに対する $N_R \times 1$ の入力ベクトル、すなわち、 $y_k =$ $\begin{bmatrix} y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T であり、ここで $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR} \end{bmatrix}$ T で $\{y_1 & y_2 & \dots & y_{NR}$ ける + 番目の受信アンテナに対するエントリーであり;

 x_k は、k番目のステージに対する $(N_T - k + 1) \times 1$ の送信されたベクトル、 すなわち、 $\mathbf{x}_{\nu} = \begin{bmatrix} \mathbf{x}_{\nu} & \mathbf{x}_{\nu+1} & \dots & \mathbf{x}_{N-T} \end{bmatrix}^{\mathsf{T}}$ であり、ここで \mathbf{x}_{\perp} は、 j 番目の送 信アンテナから送信されたエントリーであり;

 H_{ν} は、MIMO チャネルに対する N_{ν} × $(N_{\tau}-k+1)$ チャネル応答マトリッ クスであり、以前に再生されたシンボルストリームに対するk-1列が削除されている、 すなわち、 $H_k = [h_k h_{k+1} \dots h_{N-1}]$;及び

nは、付加的なホワイトガウシアンノイズである。

[0038]

単純にするために、式(2)は、送信されたシンボルストリームは、送信アンテナの順番 に再生される(すなわち、送信アンテナ1から送信されたシンボルストリームが、第1に 再生され、そして送信アンテナ2から送信されたシンボルストリームが、2番目に再生さ れ、等々、そして、送信アンテナ N T から送信されたシンボルストリームが、最後に再生 される)と仮定する。式(2)は、以下のように書き直される可能性がある:

【数1】

$$\underline{\mathbf{y}}_{k} = \sum_{j=k}^{N_{F}} \underline{\mathbf{h}}_{j} \underline{\mathbf{x}}_{j} + \underline{\mathbf{n}}$$
 $\overrightarrow{\pi}$ (3)

[0039]

ステージkにおいて再生されるべき送信されたシンボルストリームは、干渉サブー空間 (若しくは平面) \underline{S}^{-1} から特定の角度で投影されるものとして見られる可能性がある。送 信されたシンボルストリームは、チャネル応答ベクトルト。に依存する(そして規定され る)。送信されたシンボルストリームの干渉のない成分は、干渉のないサブー空間におけ るチャネル応答ベクトル、hk、を投影することによって得られる可能性がある。干渉の ないサブー空間は、干渉サブー空間に直交する。この投影は、hょをwの応答を有するフ ィルタで掛け算することによって達成される可能性がある。投影の後で最大のエネルギー を達成するフィルタは、h、及び干渉サブー空間SIによって構成されたサブー空間中に 位置するものである。ここで、n=1, 2, . . . N_T-k に対して、 $S^1=s$ pan($\underline{\textbf{L}}_1$ $\underline{\textbf{L}}_2$ \dots $\underline{\textbf{L}}_{1.1-k}$) 、 $\underline{\textbf{L}}_m$ $\overset{\textbf{H}}{}$ $\underline{\textbf{L}}_n$ = δ_{m} 、 、 及び $[\underline{\textbf{L}}_n]$ は、干渉サブー空間 $\underline{\textbf{S}}^1$ に広がっている直交正規基準である。 投影の後で平均エネルギーは、次式で与えられる: 【数2】

$$E[|\underline{\mathbf{w}}^{H}\underline{\mathbf{h}}_{k}|^{2}] = E[|\underline{\mathbf{h}}_{k}^{H}\underline{\mathbf{h}}_{k}|^{2}] - E[|\underline{\mathbf{S}}^{H}\underline{\mathbf{h}}_{k}|^{2}]$$

$$= \frac{N_{R}}{N_{T}} - \sum_{j=1}^{N_{T}-k} \underline{\mathbf{i}}_{j}^{H} E[|\underline{\mathbf{h}}_{k}\underline{\mathbf{h}}_{k}^{H}|^{2}]\underline{\mathbf{i}}_{j}$$

$$= \frac{N_{R} - N_{T} + k}{N_{T}}$$

$$10$$

[0040]

ここで、 $\underline{\mathbf{w}}^{\mathrm{H}} \underline{\mathbf{h}}_{\mathbf{k}}$ は、干渉のないサブー空間上の投影 $\underline{\mathbf{h}}_{\mathbf{k}}$ (すなわち、所望の成分)を表す、そして

 $\frac{S^{-1}}{1}$ H <u>h</u> k は、干渉サプー空間上の投影 <u>h</u> k (すなわち、干渉成分)を表す。

式(4)は、等しい送信出力が送信アンテナに対して使用されると仮定する。

[0042]

$$SNR_{eff}(k) = \frac{P_{eg}(N_R - N_T + k)}{\sigma^2 N_T}$$

$$\vec{x}(5)$$

[0043]

ここで、 P_{tot} は、データ送信に対して利用可能な総送信出力であり、これは、 N_{T} の送信アンテナにわたって均一に配信され、その結果 P_{tot}/N_{T} が、各送信アンテナに対して使用される、そして

σ²は、ノイズ変動である。

【0044】
全てのN。の受信されたシンボルストリームに対する受信されたSNR、SNR,,,

全ての N_R の受信されたシンボルストリームに対する受信されたSNR、 $SNR_{r,x}$ 、は、以下のように規定される可能性がある:

【数4】

$$SNR_{rx} = \frac{P_{rot}N_R}{\sigma^2}$$
 \vec{x} (6)

[0045]

式(5)及び(6)を統合して、k番目のステージにおいて再生されたシンボルストリームに関する効果的なSNRは、以下のように表される可能性がある:

40

【数5】

$$SNR_{eff}(k) = \left(\frac{N_R - N_T + k}{N_T N_R}\right) SNR_{xx} \qquad \qquad \vec{x} (7)$$

[0046]

式(7)に示された効果的なSNRの式は、複数の仮定に基づく。第1に、各再生されたデータストリームに起因する干渉が、効果的に削除され、後続の再生されたシンボルストリームにより観測されたノイズ及び干渉に寄与しないと仮定する。第2に、エラーが1つのステージから他へ伝播しない(若しくは、少ししか伝播しない)と仮定する。第3に、SNRを最大にする最適なフィルタが、各検出されたシンボルストリームを得るために使用される。式(7)は、線形の単位で(すなわち、1 o g 若しくは d B 単位でなく)効果的なSNRも与える。

[0047]

上記されたように、送信されたシンボルストリームは、異なったチャネル状態を経験する可能性があり、そして送信出力の所定の量に対して異なったSNRSを達成する可能性がある。各シンボルストリームの達成されたSNRが送信機において知られるのであれば、データレート及び対応するデータストリームに関するコーディング及び変調スキームは、目的のパケットエラーレート(PER)を達成しながら、スペクトル効率を最大にするために選択される。しかしながら、いくつかのMIMOシステムに対して、現在のチャネル状態を示すチャネル状態情報が、送信機において利用できない。この場合には、データストリー人に対して解しています。

[0048]

従来は、 \mathbf{v} くつかの \mathbf{M} I \mathbf{M} O システムでは、チャネル状態情報が送信機において利用できない場合に、データは、同一のデータレート(すなわち、データレートの一様な配信) \mathbf{v} N $_{\mathbf{T}}$ の送信アンテナを経由して送信される。受信機において、 \mathbf{N} R の受信されたシンポルストリームは、連続的な削除受信機プロセシング技術を使用して処理される可能性がある。ある従来のスキームでは、各ステージ \mathbf{k} における ($\mathbf{N}_{\mathbf{T}}$ \mathbf{k} + \mathbf{t} 1) の検出されたシンポルストリームの \mathbf{S} N \mathbf{R} \mathbf{s} が決定され、そして最大の \mathbf{S} N \mathbf{R} を有する検出されたシンポルストリームは、そのステージにおいて再生される。データレートの一様な配信を有するこの送信スキームは、最適に準じた性能を与える。

[0049]

技術は、現在のチャネル状態の指標であるチャネル状態情報が遂信機において利用できない場合に、MIMOシステムに対して改善された性能を与えるためにここに与えられる。1整様では、データレートの不均一な配信が、送信されたデータストリームに対して使用される。データレートは、(1)より低い最小の受信されたSNRを有する所定の若しくは指定された全スペクトル効率、若しくは(2)所定の若しくは指定された受信されたSNRに対するより高い全スペクトル効率、を達成するために選択される可能性がある。上記の目的のそれぞれを達成するための具体的なスキームが、以下に与えられる。データレートの不均一な配信が、一般に多くの場合において従来のデータレートの一様な配信より優れていることが示される。

[0050]

式 (7) に示されたように、各再生されたシンボルストリームの実効的なSNRは、式 (7) の分子中の因子"k"によって示されたように、それが再生された特定のステージに依存する。最も低い実効的なSNRは、最初に再生されたシンボルストリームに対して達成され、そして最も大きい実効的なSNRは、最後に再生されたシンボルストリームに対して達成される。

[0051]

改善された性能を達成するために、データレートの不均一な配信は、それらの実効的な

40

SNRsに依存して、異なるアンテナにおいて送信されたデータストリームに対して使用される可能性がある(すなわち、異なるスペクトル効率が、異なる送信アンテナに割り当てられる可能性がある)。受信機において、送信されたデータストリームは、データレートの昇り順に再生される可能性がある。すなわち、最も低いデータレートを有するデータストリームが、最初に再生され、次に大きなデータレートを有するデータストリームは、2番目に再生され、そして等々、そして最も大きいデータレートを有するデータストリームが、最後に再生される。

[0052]

データストリームに対して使用されるべきデータレートは、種々の考えを考慮にいれて決定される可能性がある。最初に、式(7)に示されたように、早期に再生されたシンボルストリームは、より低い実効的な S N R s を達成し、そしてより低いダイパーシティ順をさらに受ける。事実、ステージ k におけるダイパーシティ順は、(N R ー N $_{\rm T}$ + k)として与えられる可能性がある。さらに、早期に再生されたシンボルストリームからのデコーディングエラーは、後で再生されたシンボルストリームに低損し、そしてこれらの後続の再生されたシンボルストリームの実効的な S N R s に影響を与えることが可能である。早期に再生されたシンボルストリームに対するデータレートは、このようにしてこれらのシンボルストリームの再生に高い確信を達成するために、そして後で再生されたシンボルストリームにおけるエラー伝播(E P)効果を削減する若しくは制限するために選択される可能性がある。第2に、後で再生されたシンボルストリームが、より高い実効的な S N R s を達成できる可能性があっても、より大きなスペクトル効率をサポートするために指定されるのであれば、後で再生されたシンボルストリームは、エラーに対してより無筋帽になる可能性がある。

[0053]

種々のスキームは、(1) 所定のデータレートの配信(若しくはスペクトル効率)をサポートするために必要な最小の受信された SNRを決定するため、若しくは(2) 所定の受信された SNRに対するベスト性能を達成するスペクトル効率の配信を決定するために実行される可能性がある。これらの目的のそれぞれに対する1つの具体的なスキームが、以下に説明される。

[0054]

図3 は、所定のデータレートのセットをサポートするために必要な最小の受信された SNRを決定するためのプロセス300の実施形態のプロー図である。このデータレートのセットは、k=1, 2, ... N $_{\rm T}$ に対して、 $\{\Gamma_k\}$ として表され、そして $\Gamma_1 \le \Gamma_2$ $\le \Gamma_{\rm N} _{\rm T}$ になるように順番に並べらる。セット $\{\Gamma_k\}$ 中のデータレートは、 $N_{\rm T}$ の送信アンテナから送信されるべき $N_{\rm T}$ のデータストリームに対して使用されるべきである。

[0055]

はじめに、セット $\{r_k\}$ 中の各データレート(若しくはスペクトル効率)をサポート する受信機において要求されるS N R が、決定される(ステップ 3 1 2)。これは、必要 K S N R 対スペクトル効率のルックアップテーブルを使用することによって達成される可能性がある。所定のスペクトル効率に対して必要な K N R は、以下の仮定に基づいて(例えば、コンピュータシミュレーションを使用して)決定される可能性がある。仮定は、単一のデータストリームが、($\{r_k\}\}$ N R J M C M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M C J M

[0056]

セット $[r_k]$ 中の N_T のデータレートは、目的のPERを達成するために(例えば、ルックアップテーブルから決められるように)受信機において要求された N_T のSNR Sと関連付けられる。これらの N_T のデータレートは、式(7)に示されたように、受信機

40

50

(17)

において連続的な干渉削除プロセシングを使用して特定の受信された SNRに基づいて受信機において達成される可能性がある NTの実効的な SNR sに問連付けられる。 NTの変数 SNR s に対しまする実効的な SNR にある若しくは以下であるのであれば、トリト [r_k] 中のデータレートは、サポートされるべきであると判断される。 視覚的に、 NTの必要な SNR sは、データレートに対してプロットされる可能性があり、第1の線によって一緒に結ばれる。 そして、 NTの実効的 SNR sも、データレートに対してットされる可能性があり、そして第2の線によって一緒に結ばれる。第1の線のどの部分も第2の線の上方にないのであれば、セット [r_k] 中のデータレートは、その後、サポートされるべきであると判断される。

[0057]

所定のデータレートに対するマージンは、データレートに関する実効的な SNR と必要な SNRとの間の差として規定される可能性がある、すなわち、 \max rgin(k) = SNR \max rgin(k) = SNR \max rgin(k) = SNR \min rgin(k

[0058]

[0059]

 $SNR_{r,x} = N_T \cdot SNR_{e,f,f}(N_T)$ 式(8) 各残りのデータストリームの実効的な SNR は、その後、ステップ 318 において計算された受信された SNR 及び k=1, 2, . . . N_T-1 に対して、式(7)を使用することに基づいて決定される(ステップ 320)。 N_T の実効的な SNR のセットは、 N_T のデータストリームに対してステップ 320 によって得られる。

[0060]

セット $\{r_k\}$ 中の各データレートに対して必要な SNR は、その後、データレートに関する実効的な SNR に対して比較される(ステップ 3 2 2)。セット $\{r_k\}$ 中のデータレートが、ステップ 3 1 8 において決定された受信された SNR によってサポートされるか否かの決定が、次になされる(ステップ 3 2 4)。特に、N $_T$ のデータレートのそれでれに対して必要な SNR が、そのデータレートに関する実効的な SNR より小さいそれにはいるである SNR によってサポートされるべきであると判断され、そして結果が表示される(ステップ 3 2 6)。それ以外は、N $_T$ のデータレートのいずれか1つでも、データレートに関する実効的な SNR によってサポートされるべきであると判断される。この場合には、変数 λ は、減少する(すなわち、オーネートされるべきでないと判断される。この場合には、変数 λ は、減少する(すなわち、 λ = λ =

(18)

プロセスは、その後ステップ 3 16 に戻って、最小のマージンが 2 番目から最後に再生されたデータストリームに対して達成されたとする仮定の下で、セット $\{r_k\}$ 中のデータレートに関する実効的な S N R s のセットを決定する。 必要に応じてできるだけ多くの動り返しが、ステップ 3 2 6 において成功が表示されるまで実施される可能性がある。 成功の表示に結果としてなる反復に対してステップ 3 1 8 において決定された受信された S N R は、その後、セット $\{r_k\}$ 中のデータレートをサポートするために必要な最小の受信された S N R である。

[0061]

図3に示されたプロセスは、所定のデータレートのセットが所定の受信されたSNRに たってサポートされるか否かを決定するためにも使用される可能性がある。この受信されたSNRは、オペレーティングSNR、SNR。。、に対応する可能性がある。SNRは、たるNRは、サロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップ、RRは、運信機が運営すると予定されるMIMOチャネルの推定値である。可能性がある。いずれの場合でも、受信されたSNRは、MIMOシステムに対して与えられる若しくは指定される。

[0062]

図3を参照して、所定のデータレートのセットが所定の受信された S N R によってサポートされるか否かを決定するために、各データレートに対して必要な S N R が、初めに決定される可能性がある(ステップ 3 1 2 において得られる。受信された S N R がすでに与えられているので、ステップ 3 1 4、3 1 6、及び 3 1 8 は、スキップされる可能性がある。各データストリームに対してステップ 3 1 4、3 1 6、及び 3 1 8 は、スキップされる可能性がある。各データストリームの実効的な S N R は、所定の受信された S N R に基づいて及び $k=1,2,\ldots$ N $_{T}$ に対して式(7)を使用して決定される(ステップ 3 2 0)。 N $_{T}$ の実効的な S N R のセットは、N $_{T}$ のデータストリームに対してステップ 3 2 0 において得られる。

[0063]

[0065]

ュレーション若しくはある種の他の手段によって生成される可能性がある。MIMOシステムは、一般に特定の目的のPERにおいて動作するように示される。この場合に、各スペクトル効率に対して目的のPERを達成するために必要なSNRが決定され、そしてックアップテーブルに記憶される可能性がある。例えば、目的のPERが1%であるならば、-2.0dB,0.4dB,3.1dB,及び3.2dBの値が、それぞれ1,4/3,5/3,及び2bps/Hzのスペクトル効率に対してルックアップテーブルに記憶される可能性がある。

[0066]

第1のレートセットに対して、それぞれ、1 および2 b p s / H z o X xd y hxd yd y

SNR $_{r-e-q}$ (1) = -2. 0 d B、 1 b p s / H z のスペクトル効率を有するデータストリーム 1 に対して、及び

SNR $_{r\ e\ q}$ (2) = 3.2 d B、 2 b p s / H z のスペクトル効率を有するデータストリーム 2 に対して。

[0067]

データストリーム2の実効的なSNR(これは最後に、そしてデータストリーム1からの 干渉が効果的に削除されたという仮定の下で再生される)は、その後、その必要なSNR に診定され(ステップ316)、以下の通りである:

 $SNR_{eff}(2) = SNR_{reg}(2) = 3.2 dB_{o}$

[0068]

受信されたSNRは、その後、式(8)に基づいて決定され、以下の通りである:

 $SNR_{r x} = 2 \cdot SNR_{r e q}$ (2)、 直線単位に対して、若しくは $SNR_{r x} = SNR_{r e q}$ (2) + 3.0 d B = 6.2 d B,

ログ単位に対して。

[0069]

各残りのデータストリーム(すなわち、データストリーム1)の実効的なSNRは、式(7)に基づいて次に決定され(ステップ320)、以下の通りである:

 $SNR_{eff}(1) = 3/8 \cdot SNR_{rx}$ 、 直線単位に対して、若しくは

 $SNR_{eff}(1) = SNR_{rx} - 4.3 dB = 1.9 dB$

ログ単位に対して。

[0070]

第1のレートセット中の各データレートに関する実効的な及び必要なSNRは、表1の 列2及び3に与えられる。各データレートに対するマージンも、決定され、表1の最後の 行に与えられる。 20

【表1】

表 1

	第1のレ	ートセット	第2のレ	ートセット	単位
データストリーム	1	2	1	2	
スペクトル効率	1	2	4/3	5/3	bps/Hz
SNR _{eff}	1.9	3.2	1.8	3.1	dB
SNR _{req}	-2.0	3.2	0.4	3.1	dB
マージン	3.9	0.0	1.4	0.0	dB

10

20

40

[0071]

[0072]

[0073]

第2のレートセットに対して、それぞれ、4/3及び5/3bps/Hzのスペクトル 効率を有するデータストリーム1及び2に対して必要なSNRは、図4のプロット414 及び416を使用して決定される可能性があり、以下の通りである:

SNR $_{req}$ (1) = 0. 4 d B、 4/3 b p s/H z のスペクトル効率を有するデータストリーム 1 に対して、及び

SNR $_{r\ e\ q}$ (2) = 3. 1 d B、 $5\,/$ 3 b p s / H z のスペクトル効率を有するデータストリーム 2 に対して。

[0074]

データストリーム2の実効的なSNRは、その後、その必要なSNRに設定される。受信されたSNRは、その後、式(8)に基づいて決定され、以下の通りである:

SNR $_{r=x}=$ SNR $_{r=q}$ (2) + 3.0 dB=6.1 dB、ログ単位に対して。 [0075]

各残りのデータレート(すなわち、データレート1)の実効的なSNRは、式(7)に 基づいて次に決定され、以下の通りである:

 SNR_{eff} (1) = SNR_{rx} - 4. 3 d B = 1. 8 d B、ログ単位に対して。

第2のレートセット中の各データレートに関する実効的な及び必要な SNRs は、表 1の列 4 及び 5 に与えられる。

[0077]

40

50

(21)

1) < SNR $_{\rm eff}$ (1) であるので、このデータレートのセットは、6.1 d B の最小の受信された SNR によってサポートされる。

[0078]

上記の説明は、"縦の"連続的な干渉削除スキームに対してであり、これによって1つのデータストリームが、名送信アンテナから送信され、そして、受信機において、1つのデータストリームが、1つの送信アンテナからのストリームをプロセシングすることによって、連続的な干渉削除受信機の各ステージにおいて再生される。図4のプロット及びルックアップテーブルは、この垂直スキームに対して専出される。

[0079]

ここでに説明された技術は、 "対角線の" 連続的な干渉削除スキームに対しても使用される可能性があり、これによって各データストリームは、複数の(例えば、全ての N_T の) 送信アンテナ(及びおそらく、複数の周波数ピンにわたって)から送信される。受信候において、1つの送信アンテナからのシンボルは、連続的な干渉削除受信機の各ステージにおいて検出される可能性があり、そして各データストリームは、複数のステージから検出されたシンボルから再生される可能性がある。対角線スキームに対して、他の1つのフロットのセット及び他の1つのルックアップテーブルが導出されそして使用される可能性がある。ここに説明した技術は、他の順番をつけるスキームに対しても使用される可能性がある。ここに記明した技術は、本発明の範囲内である。

[0080]

上記の例に関して、次のことが示される。対角線の連絡的な干渉削除スキームに対して、データレートの一様な配信をサポートするために必要な最小の受信されたSNR(すなわち、2つのデータストリームのそれぞれについて1.5 bps/Hzのスペクトル効率)は、第2のレートセットに対して必要なもの(すなわち、4/3及び5/3のスペクトル効率)より約0.6 dB高い。この利得は、システム設計をひどく複雑にすることなく達成される。

[0081]

所定の全体のスペクトル効率に対する目的の $P \in R$ を達成するために必要な最小の受信された S N R を削減するために、最後に再生されたデータストリームは、以前に再生されたデータストリームのいずれに対してもエラーが伝播しない条件に違反しない、最もにチニタストリームのいずれに対してもエラーが伝播しない条件に違反しない、最大にデータストリームのスペクトル効率で割り当てられる可能性がある。最後に再生されたデータストリームのスペクトル効率は、 R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に R に

[0082]

上記の例では、第2のレートセットは、より小さな受信されたSNRを必要とする。その理由は、後で再生されたデータストリーム2が、最初に再生されたデータストリーム1に対するエラーが伝播しない条件に違反しない、より小さなスペクトル効率を割り当てられるからである。第1のレートセットに対して、データストリーム1に割り当てられたスペクトル効率は、余りに控え目であり、その結果、エラーが伝播しないと仮定する一方で、データストリーム2に割り当てられるべき、より高いスペクトル効率を強制することによって全体の性能を害する。比較として、第2のレートセットは、(第1のレートセットに比較して信頼性が低いが)エラーが伝播しないことをまだ保障するデータストリーム1へより現実的なスペクトル効率を割り当てる。表1に示されたように、第1のレートセットに対するデータストリーム1のマージンは、3・9 d B であり、一方、第2のレートセットに対するデータストリーム1のマージンは、3・9 d B であり、一方、第2のレートセットに対するデータストリーム1のマージンは、3・9 d B である。

40

[0083]

ここに説明された技術は、所定の受信された S N R (これはM I M O システムに対するオルーティング S N R である可能性がある)に対する全体のスペクトル効率を最大にするデータレートのセットを決定するためにも使用される可能性がある。この場合には、実効的な S N R s のセットは、所定の受信された S N R に基づいてそして式 (7) を使用して N $_{\rm T}$ のデータストリームに対して始めに決定される可能性がある。セット中の 8 実効的 な S N R R に よってサポートされる S N R に がけして、目的の P E R に 計するこの実効的な S N R R に よってオポートされるでは性がある最も高いスペクトル効率は、その後、決定される。これは、スペクトル効率に 関する実効的な S N R の値を記憶する他の 1 つのルックアップテーブルを使用することに よって達成される可能性がある。 N $_{\rm T}$ のスペクトル効率のセットは、N $_{\rm T}$ の実効的な S N R のセットに対して得られる。 N $_{\rm T}$ のスペクトル効率のこのセットに対応するデータレートのセットは、その後決定され、そして N $_{\rm T}$ のデータストリームに対して使用される可能やある。このレートセットは、所定の受信された S N R に対する全体のスペクトル効率を最大にする。

[0084]

上記の説明では、データストリームの実効的な SNR s は、受信された SNR に基づいてもして式 (7) を使用して決定される。この式は、典型的なMIMのシステムに対して一般的に (大部分は) 真実である、上記したような、種々の仮定を含む。さらに、式 (7) も、受信機において連続的な干渉削除プロセシングの使用に基づいて導出される。 異なった式 (2) によい、マップテーブルは、異なったオペレーティング条件及び/若しくは 異なった受信機プロセシング技術に対するデータストリームの実効的な SNR s を決定するためにも使用される可能性がある。これは、本発明の範囲内である。

単純にするために、データレートの決定は、MIMOシステムに対して具体的に製明される。これらの技術は、他の多元チャネル通信システムに対しても使用される可能性がある。

[0086]

ワイドパンドMIMOシステムは、周波数選択的フェーディングを経験する可能性がある。これは、システムパンド幅にわたり異なる量の減衰によって特徴付けられる。周波数選択的フェーディングは、インターシンボル干渉(ISI)を引き起こす。これは、それによって受信された信号中の各シンボルが、受信された信号中の後続のシンボルへの歪として作用する現象である。この歪は、受信されたシンボルを正しく検出する能力に影響を与えることによって性能を劣化させる。

[0087]

OFDMは、1SI を克服するために及び/若しくは他の理由のために使用される可能性がある。あるOFDMシステムは、全体のシステムバンド幅を複数(N_F) の周波数サブチャネルは、サブパンド若しくは周波数ピンとしても呼ばれる可能性がある。各周波数サブチャネルは、そこでデータが変調される可能性があるそれぞれのサブキャリアに関連付けられるOFDMシステムの周波数サブチャネルは、送信及び受信アンテナの間の伝播経路の特性(例えば、マルチパスプロファイル)に依存して、周波数選択的フェーディングも経験する可能性がある。OFDMを使用して、周波数選択的フェーディングに起因する1SI は、この分野で知られるように、各OFDMシンボルの部分を繰り返すこと(すなわち、各OFDMシンボルに周期的なブリフィックスを付けること)によって、克服される可能性がある。

[0088]

OFDMを利用するMIMOシステム(すなわち、MIMO-OFDMシステム)に対して、 N_F の周波数サプチャネルは、データ送信に対する N_S の空間的サプチャネルのそれぞれにおいて利用可能である。各空間的サプチャネルの各周波数サプチャネルは、送信チャネルとしてみなされる可能性があり、そして N_F ・ N_S の送信チャネルは、 N_I の送信アンテナと N_B の受信アンテナとの間のデータ送信に対して利用可能である。上述され

30

40

50

(23)

たデータレート決定は、 $M \perp M O$ システムに対して上述したものと同様に、 N_{\perp} の送信アンテナのセットに対して実施される可能性がある。あるいは、データレートの決定は、 N_{\parallel} の周波数サプチャネルのそれぞれに対する N_{\parallel} の選信アンテナのセットに対して独立して実施される可能性がある。

[0089]

送信機システム

図 5 は、送信機ユニット 5 0 0 のプロック図である。これは、図 1 の送信機システム 1 1 0 の送信機部分の実施形態である。この実施形態では、別々のデータレート及びコーディング及び変調スキームが、N $_{\rm T}$ の送信アンテナにおいて送信されるペきN $_{\rm T}$ のデータストリームのそれぞれに対して使用される可能性がある(すなわち、アンテナ当りの基準の別々のコーディング及び変調)。具体的なデータレート及び各送信アンテナに対して使用されるべきコーディング及び変調スキームは、コントローラ 1 3 0 によって与えられた制御に基づいて決定される可能性があり、そしてデータレートは、上述したように決定される可能性がある。

[0090]

送信機ユニット500は、(1)変調シンボルを供給するために別々のコーディング及び変調スキームにしたがって各データストリームを受信し、コード化し、そして変調する アメデータプロセッサ114a、及び(2)0FDMが採用されるのであれば、送信シンボルを供給するために変調シンボルをさらに処理する可能性があるTX MIMOプロセッサ120aと含む。TXデータプロセッサ114a及びTX MIMOプロセッサ120aは、図1のそれぞれのTXデータプロセッサ114及びTX MIMOプロセッサ120の1実権形態である。

[0091]

図5に示された具体的な実施形態では、TXデータプロセッサ114 a は、デマルチプレクサ510、 N_{τ} のエンコーダ512 a から512 t、 N_{τ} のチャネルインターリーパ514 a から513 t、及び N_{τ} のシンボルマッピングエレメント516 a から516 t(すなむち、各送信アンテナに対して、エンコーダ、チャネルインターリーパ、及びシボルマッピングエレメントの1セット)を含む。デマルチプレクサ510は、データ送信に対して使用されるべき N_{τ} の送信アンテナに対する N_{τ} のデータストリームにトラフィックデータ(すなわち、情報ピット)をデマルチプレックスする。 N_{τ} のデータストリームは、レート側部によって決定されたように、異なるデータレートで関連付けられる可能性がある。各データストリームは、それぞれのエンコーダ512 に与えられる。

[0092]

各エンコーダ512は、そのデータストリームに対して選択された具体的なコーディングスキームに基づいてそれぞれのデータストリームを受信し、そしてコード化して、コード化されたビットを供給する。コーディングは、データ送信の信頼性を増加する。コーディングスキームは、周期的な冗長性チェック(CRC)コーディング、カンボーの自動性を増加する。コーディング、プローディング、及びその他の任意の組みした。それぞれのチャネルインターリーグ512からのコード化されたビットは、その後、それぞれのチャネルインターリーバ514に供給される。チャネルインターリーバ514は、固有のインターリービングスキームに基づいてコード化されたビットをインターリーブする。インターリービングは、コード化されたビットに対して時間ダイバーシティを与え、データストリームに対して使用された送信チャネルに対する平均SNRに基づいて送信されるベきデータを認め、フェーディングを克根、そして各変調シンボルを形成するために使用されたコード化されたビット間の相関をさらに削除する。

[0093]

各チャネルインターリーバ514からのコード化されたそしてインターリープされたビットは、それぞれのシンボルマッピングエレメント516に与えられる。シンボルマッピングエレメント516は、変調シンボルを形成するためにこれらのビットをマップする。

40

50

[0094]

図5に示された具体的な実施形態では、TX MIMOプロセッサ120aは、Nェの OFDMモジュレータを含む。各モジュレータは、逆フーリエ変換(IFFT)コニット 522及び周期的なプリフィックス生成器 524を含む。各 IFFT 522は、対応する シンボルマッピングエレメント 5 1 6 からそれぞれの変調シンボルストリームを受信する 各 I F F T 5 2 2 は、N F の変調シンボルをグループ化して、対応する変調シンボルベ クトルを形成し、そして逆高速フーリエ変換を使用して各変調シンボルベクトルを時間-ドメイン表記(これは、OFDMシンボルとして呼ばれる)に変換する。IFFT522 は、任意の数の周波数サプチャネル (例えば、8、16、32..., Nr...) について逆変換を実施するために設計される可能性がある。各OFDMシンボルに対して 、 歴期的なプリフィックス生成器 5 2 4 は、 OFDMシンボルの部分を繰り返して、 対応 する送信シンボルを形成する。周期的なプリフィックスは、送信シンボルがマルチパス遅 延拡散の存在においてもその直交特性を維持し、それによって、 周波数選択的フェーディ ングによって生じたチャネル分散のような有害な経路効果に対して性能を改善することを 確かにする。周期的なプリフィックス生成器524は、その後、関連する送信機122へ 送信シンボルのストリームを与える。OFDMが採用されなければ、TX MIMOプロ セッサ120aは、各シンボルマッピングエレメント516から関連した送信機122へ 変調シンボルストリームを単に与える。

[0095]

各送信機 122 は、(OFDMを使用しないMIMOに対して)それぞれの変調シンポルストリームを若しくは(OFDMを使用するMIMOに対して)送信シンポルストリームを受信して処理して、変調された信号を生成する。これは、その後、関連したアンテナ 124 から送信される。

[0096]

送信機ユニットに関する他の設計も、実行される可能性があり、本発明の範囲内である

[0097]

OFDMを使用した及び使用しないMIMOシステムに対するコーディング及び変調は、以下の米国特許出願にさらに詳細に説明される。

[0098]

・ 米国特許出願番号第09/993,087号、名称"多元アクセス多元入力 多元出力(MIMO)通信システム"、2001年11月6日提出;

・ 米国特許出願番号第 0 9 / 8 5 4 , 2 3 5 号、名称"チャネル状態情報を利用する多元入力多元出力(M1M0)通信システムにおいてデータを処理するための方法及び装置"、2 0 0 1 年 5 月 1 1 日提出;

 ・ 米国特許出願番号第09/826, 481号及び第09/956, 449号、 両者ともに名称"ワイアレス通信システムにおいてチャネル状態情報を利用するための 方法及び装置"、それぞれ2001年3月23日、及び2001年9月18日に提出:

・ 米国特許出願番号第09/776,075号、名称"ワイアレス通信システムのためのコーディングスキーム"、2001年2月1日提出;及び

20

30

40

50

・ 米国特許番号第09/532,492号、名称"マルチーキャリア変調を採用する高効率高性能通信システム"、2000年3月30日提出。

[0099]

これらの出願は、全て本発明の譲受人に譲渡されており、引用文献としてここに組み込まれている。出願番号第09/776.075号は、コーディングスキームを説明しており、それによって異なるレートが、同一のベースコード(例えば、コンボルーショナルだしくはターボコード)を使用してデータをコーディングすることによって、そして所望のレートを達成するためにパンクチャリングを調整することによって達成される可能性がある。他のコーディング及び変調スキームも、使用される可能性があり、これは、本発明の範囲内である。

[0100]

受信機システム

図 6 は、連続的な削除受信機プロセシング技術を実行する能力がある R X M 1 M 0 / \vec{r} - \vec{y} \vec{r} $\vec{$

[0101]

OFDMを使用しないMIMOに関して、データサンプルは、受信されたシンボルの代表値である。各受信義 154 は、それぞれの受信されたシンボルストリーム、これは、各シンボル期間に対する受信されたシンボルを含む、をRX MIMO/データプロセッサ 160 a に与えるはずである。

[0102]

OFDMを使用するMIMOに関して、各受信機154は、周期的なプリフィックス削除エレメント及びFFTプロセッサをさらに含む(両者とも、単純化のために図6には示されていない)。周期的なプリフィックス制能エレメントは、周期的なプリフィックスを削除する。周期的なプリフィックスは、各送信シンボルに対して送信機システムにおいて押入され、対応する受信されたOFDMシンボルを変換して、そのシンボル期間の間、 N_F の周波数サプチャネルに対する N_F の受信されたシンボルのベクトルを与える。 N_R の受信されたシンボルペクトルストリームは、その後、RX MIMO/データプロセッサ160aへ N_R の受信機154によって与えられる。

[0103]

OFDMを使用するMIMOに関して、RX MIMO/データプロセッサ160aは、N $_R$ の受信されたシンボルベクトルストリームをN $_R$ の受信されたシンボルストリームをN $_R$ の受信されたシンボルストリームをN $_R$ の受信されたシンボルストリームをN $_R$ の受信されたシンボルストリームをN $_R$ の受信されたシンボルストリームとのN $_R$ の受信されたシンボルのN $_R$ のの大り一ムを含んでいる。RX MIMO/データプロセッサ160aは、その後、OFDMを使用しないMIMOに関するN $_R$ の受信されたシンボルストリームを含んでいる。RX MIMO/データプロセッサ160aは、この分野で知られたように、いくつかの他のオーダリングスキームに基づいてOFDMを使用するMIMO/データプロセッサ160aは、Cの分野で知られたように、いくつかの他のオーダリングスキームに基づいてOFDMを使用するMIMO/データプロセッサ160aは、COFDMを使用するMIMO/データプロセッサ160aは、COFDMを使用しないMIMOに対して)N $_R$ の受信されたシンボルストリームを若しくは(OFDMを使用しないMIMOに対して)N $_R$ の受信されたシンボルストリームを名しくは(OFDMを使用するMIMOに対して)N $_R$ の受信されたシンボルストリームを名しくは(OFDMを使用するのIMOに対して)N $_R$ の受信されたシンボルストリームを名しくは(OFDMを使用する。

[0104]

図6に示された実施形態では、R X M I M O / データプロセッサ 1 6 0 a は、再生されるべき送信されたデータストリームのそれぞれに対して 1 ステージの、複数の連続した(すなわち、カスケード接続された)受信機プロセシングステージ6 1 0 a かち6 1 0 n を含む。 (最後のステージ6 1 0 n を除く) 各受信機プロセシングステージ6 1 0 a は、空間的プロセッサ6 2 0、R X データプロセッサ6 3 0、及び干渉キャンセラ6 4 0 を含む。 最後の6 1 0 n は、空間的プロセッサ6 2 0 n 及びR X データプロセッサ6 3 0 n だけを含む。

[0105]

[0106]

第1のステージ610aに関して、干渉キャンセラ640aは、受信機154か5 N_R の受信されたシンボルストリーム(寸なわち、ベクトル \underline{V} 1)も受信する。干渉キャンセラ640aは、R X データブロセッサ630aからデコードされたデータストリー人を変に受信し、そしてプロセシング(例えば、エンコーディング、インターリービング、護、チャネル応答、及びその他)を実施して、 N_R の再変調されたシンボルストリーム(ベクトル \underline{I} 2 して表される)を導出する。これは、たった今再生されたデータストリームに起因する干渉成分加速に値である。再変調されたシンボルストリームは、その後、第1のステージの入力シンボルストリームから引き算されて、 N_R の変形されたシンボルストリーム(ベクトル \underline{V}^2 2 として表される)を導出する。これは、全てのしかし引き算されて、「側除された)干渉成分を含む。 N_R の変形されたシンボルストリームは、その後、次のステージに与えられる。

[0107]

[0108]

連続的な削除受信機プロセシング技術は、前述の米国特許出願番号第09/993,087号及び第09/854,235号にさらに詳細に説明されている。

50

40

(27)

各ステージにおける空間的プロセッサ620は、固有の空間的若しくは空間一時間受信機プロセシング技術を実行する。使用されるべき具体的な受信機プロセシング技術は、一般にMIMのチャネルの特性に依存する。これは、非分散型若しくは分散型のいずれとして特徴付けられる可能性がある。非分散型MIMのチャネルは、フラットフェーディング(すなわち、システムパンド幅にわたってほぼ等しい減衰の量)を経験する、そして分散型MIMOチャネルは、周波数選択のフェーディング(すなわち、システムパンド幅にわたって異なる減衰の量)を経験する。

[0110]

非分散型MIMOチャネルに関して、空間的な受信機プロセシング技術は、受信された信号を処理するために使用される可能性があり、検出されたシンボルストリームを与える。これらの空間的な受信機プロセシング技術は、チャネル相関マトリックス反転(CA N I)技術(これは、ゼローフォーシング(zero-forcing)技術としても呼ばれる)及び最小平均自東エラー(minimum mean square error)(MMSE) 技術を含む。他の空間的な受信機プロセシング技術も、使用される可能性があり、本発明の範囲内である。

[0111]

分散型MIMOチャネルに関して、チャネルにおける時間分散は、シンボル間干渉(ISI)を誘起する。性能を向上させるために、特定の送信されたデータストリームを再生しようと試みている受信機は、他の送信されたデータストリームからのTSIの両者を改善する必要がある。クロストーク及びISIの両者を克服するために、空間一時間受信機プロセシング技術は、受信された信号を処理するために使用される可能性があり、検出されたシンボルストリームを与える。これらの空間一時間受信機プロセシング技術は、MMSEU工ディコラーザ(MMSELLE)、判断フィードパックイコラーザ(DFE)、最大の可能性があるシーケンス推定器(maximum-likelihood sequence estinator)(MLSE)、及びその他を含む。

[0112]

C C M I , M M S E , M M S E - L E , 及び D F E 技術は、上記の米国特許出願番号第 0 9 / 9 9 3 , 0 8 7 、0 9 / 8 5 4 , 2 3 5 、0 9 / 8 2 6 , 4 8 1 、及び 0 9 / 9 5 6 , 4 4 に詳細に説明されている。

[0113]

ここで説明されたデータレート決定及びデータ送信技術は、種々の手段によって実行される可能性がある。例えば、これらの技術は、ハードウェア、ソフトウェア、若しくはこれらの組み合わせで実行される可能性がある。ハードウェア実行に関して、送信機に対けるデータレート決定するために使用された素子及び送信機/受信機におけるデータ送信は、1若しくはそれ以上のアプリケーションスペシフィック集積回路(ASICs)、ディジタルシグナルプロセッサ(DSPS)、ディジタルシグナルプロセッサ(DSPDs)、プログラマブルロジックデバイス(PLDs)、フィールドプログラマブルグートアレイ(FPGAs)、プロセッサ、コントローラ、マイクロコントローラ、マイクロブロセッサ、ここに説明した機能を実行するために設計された他の電子ユニット、若しくはこれらの組み合わせの中で、実行される可能性がある。

[0114]

ソフトウェア実行に関して、送信機/受信機におけるデータレート決定及びプロセシングのある態様は、ここで説明された機能を実施するモジュール(例えば、手順、機能、及びその他)を使用して実行される可能性がある。ソフトウェアコードは、メモリユニット(例えば、図1のメモリ132)中に記憶される可能性があり、そしてプロセッサ(例えば、コントローラ130)によって実行される可能性がある。メモリユニットは、プロセッサの中で、若しくはプロセッサの外部で実行される可能性がある。この場合には、この分野で知られた種々の手段を介してプロセッサに通信的に接続されることができる。

[0115]

見出しは、参考としてここに含まれ、そしてあるセクションが置かれている位置を見つ

30

けることを目的とする。これらの見出しは、そこで説明された概念の範囲を制限すること を目的とするものではない、そして、これらの概念は、明細書全体を通して他のセクショ ンに適用性を有する可能性がある。

ンに適用性を有する可能性がある。 【 0 1 1 6 】

開示された実施形態のこれまでの説明は、本技術分野に知識のあるいかなる者でも、本発明を作成する若しくは使用することを可能にするために提供される。これらの実施形態に対する種々の変形は、本技術分野に知識のある者に、容易に実現されるであろう。そして、ここで規定された一般的な原理は、発明の精神及び範囲から逸限しないで、他の実施形態にも適用される可能性がある。それゆえ、本発明は、ここに示された実施形態に制限することを意図したものではなく、ここに開示された原理及び卓越した特性と整合する広い範囲に適用されるものである。

【図面の簡単な説明】

[0117]

【図1】図1は、MIMOシステムにおける送信機システム及び受信機システムの実施形態のプロック図である。

【図2】図2は、 N_T の送信されたシンボルストリームを再生するために N_R の受信されたシンボルストリームを処理する連続的な干渉削除受信機プロセシング技術を示すフロー図である。

【図3】図3は、データレートの所定にセットをサポートするために必要な最小の受信されたSNRを決定するためのプロセスの実施形態のフロー図である。

【図4】図4は、パケットエラーレート (PER) 対スペクトル効率が1,4/3,5/ 3及び2bps/Hzに関する {1,4} MIMOシステムに対するSNRのプロットを 示す。

【図5】図5は、送信機ユニットの実施形態のブロック図である。

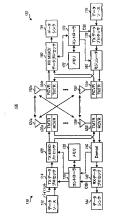
【図6】図6は、連続的な干渉削除受信機プロセシング技術を実行する能力がある受信機 ユニットの実施形態のプロック図である。

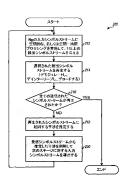
【符号の説明】

[0118]

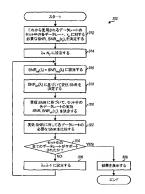
100…MIMOシステム, 110…送信機システム, 114a…TXデータプロセッサ, 124a~124t…アンテナ, 120a…TX MIMOプロセッサ, 150…受信機システム, 152a~152t…アンテナ, 160a…RX MIMO/データプロセッサ, 500…送信機システム, 610a~610n…受信機プロセシングステージ。

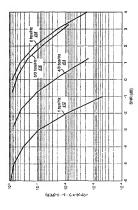




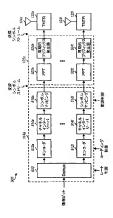


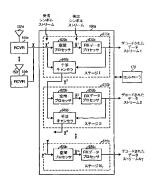
[図 3]





[25]





	INTERNATIONAL SEARCH REPOR	1	International app	DURLING LTO.
			PCT/US03/06:	126
IPC(7) US CL locording t	SSIFICATION OF SUBJECT MATTER HOLB 1/60; HOLJ 11/60 976/190; 970/208 O International Patent Classification (IPC) or to both DS SEARCHED	national classification	n and IPC	
	ocumentation searched (classification system follower	d by classification sy	ubola)	
U.S. :	575/150, 280, 284, 285; 570/208, 286, 283, 278		•	
	107 100, 200, 200, 100, 100, 100, 100, 100,			
Documentar marched	ion searched other than minimum documentation to	the extent that suc	documents are i	neluded in the fields
Electronic o	ata base consulted during the international search (s	ume of data base and	, where practicabl	, search terms used)
C. DOC	UMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT			
Category*	Citation of document, with indication, where ap	propriate, of the rele	vant passages	Relevant to claim No.
Y	US 6,154,484 A (LEE et al) 28 Nove col.2, lines 5-15 and col.4, lines 60-6 col.14, lines 11-20 and col.22, lines 55	7 and col.7, lin		1-31
Y	US 6,141,317 A (MARCHOK et al)31 October 2000 see fig.2 and col.22, lines 44-67 and col.27, lines 1-67 and col.28, lines 1-67			1-31
Fure	her documents are listed in the continuation of Box	C. See pate	at family snaex.	
	eer documents are Usted in the continuation of Box is a document of the denumer.	"T later decrease	makilishad affice flor for	mertion'd filling date or priority
- S ₁	ectal colegories of cited decements:	"T later decrease	makilishad affice flor for	eessteen's Ming date or publicity inciden bots their to uniferential syroodism
. S ₁	ectal cotegories of cited documents: cornect defining the general sists of the art which is not considered, be of particular relevance	"I" later decreases date and not the principle	s published after the into in conflict with the upp or theory underlying the	Scatters but alred to understand investiga
· 5;	cerial code, refer to desente to comment to comment to comment to clining, the general state of the art which is not considered by of periodical relevances. The decement published on or offer the internalismal filling data	"I" later document dels and got the principle "X" decrament of concidenced me when the doc	is published after the into an nonflish with the app or theory underlying the particular relevance, the will or cannot be counide ment in taken alone	Scation but offed to uniformized investion schemed invention cannot be sed to involve an insentive step
* 50 *A* 50 *E* 44 *L* 43 *F	ectal cotegories of cited documents: cornect defining the general sists of the art which is not considered, be of particular relevance	"I" later document date and not the principle "X" decument of considered no when the doc "I" decument of	is published after the late as conflict with the appear theory underlying the particular relevance, the of or cannot be counide meet in taken alone particular relevance; the prelim on fermance; the	Scatters but alred to understand investiga
- 51	social cologueira of citad dominancia: supposed alching the quantut make of the art which is not considered the of presentive instances of the colonial color of the colonial color of the colonial color of the col	"Y later decreases date and got the principle. "Y decreases of considered as when the considered as when the considered to with one or electron to a property of the constant	is published after the late as conflict with the appear theory underlying the particular relevance, the of or cannot be counide meet in taken alone particular relevance; the prelim on fermance; the	incline but check to understand, invention in invention cannot be edulated invention cannot be sed to invention on invention step or claimed anywhites content be consumed as when the document it combined weeks, made combination bring
* 51 ** 60 **E* 60 **E* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60	social cologosius of titud discussories composed delithing the speared units of the new which is not considered but a provintion relation on an other titude and the cologosius clied observatory the lithius due on the discussions. All fing this consense which was provided to a speak cologosius of the and it is middled. The publication that of consider citation or other clied to make the cologosius discussion. One of the cologosius cologosius desired to another citation or other clied to make the cologosius of the cologosius colors that the make the provincing to an oral disclerence, we, exhibition or other colors of the colors of	"Y later decreases date and got the principle. "Y decreases of considered as when the considered as when the considered to with one or electron to a property of the constant	spablished affer the faits on conflict with the age of theory as dendying the particular relevance, the loss cannot be considerated as faited in the state of the conflict relevance to the relevance the relevance the relevance they are desired to the extension and the conflict relevance where such does not consent the control of the co	incline but clied to uniformize properties of claimed invention connect to end to inventor an inventive step or claimed invention comment when the decreased in combined work, much combination being family
* 51 ** 60 **E* 60 **E* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60 **F* 60	exist adaptive of that discussion: The control of the control of the control of the property of the control	"T laker decisions date and not the principle for control of the principle for the principle f	spablished affer the faits on conflict with the age of theory as dendying the particular relevance, the loss cannot be considerated as faited in the state of the conflict relevance to the relevance the relevance the relevance they are desired to the extension and the conflict relevance where such does not consent the control of the co	incline but clied to uniformize properties of claimed invention connect to end to inventor an inventive step or claimed invention comment when the decreased in combined work, much combination being family
Signature of the transfer of transfer of the transfer of transfer of the transfer of t	model designed of that demonstrate in the confidence of the design and the design	The bare document of the seal and the seal a	s published after the his in souther with the age of the published with the age of the published and t	incline but clied to uniformize properties of claimed invention connect to end to inventor an inventive step or claimed invention comment when the decreased in combined work, much combination being family

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application	No.
PCT/US0s/06826	

Box I Observations where certain claims were found unsearchable (Continuation of item 1 of first abect)
This international report has not been established in respect of certain claims under Article 17(2)(a) for the following reasons:
 Claims Non. because they relate to subject matter not required to be searched by this Authority, namely:
Colina Nos: because they relate to parts of the international application that do not couply with the prescribed requirements to such an extent that no menningful international search can be carried out, specifically:
5. Crimar Noc. because they are dependent claims and are not drafted in accordance with the accord and third scatterer of Rule 6.4(4).
Box II Observations where unity of invention is lacking (Continuation of item 2 of first sheet)
This International Searching Authority found multiple inventions in this international application, 2st follows:
As all required additional wareh feer were timely pold by the applicant, this international waveh report covers all
searchable claims.
2. As all searchable claims could be searched without effort justifying an additional fee, this Authority did not invite payment of any additional fee.
 As only some of the required additional search fees were timely paid by the applicant, this international search report overs only those claims for which free were paid, specifically claims Noz;
to. No required solftional search fees were timely paid by the applicant. Occupancity, this international search report is restricted to the invention first mentioned in the claims; it is convered by claims Nova.
Remark on Protest The additional search fees were accompanied by the applicant's protest.
No protest accompanied the payment of additional search fees.
Form BCYC/ISA /810 (continuation of first should Wifele 1000).

フロントページの続き

(81)指定国 AP (GII, GII, KE, I.S, NW, NZ, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), EA (AM, AZ, BY, KG, KZ, ND, RU, TJ, TI), EP (AT, BE, BG, GH, CY, CZ, DE, OK, EE, ES, F1, FR, GG, GR, HU, I.E, IT, LU, NC, ML, PT, SE, S1, SK, TR), OA (GF, BJ, CY, CG, G1, CM, GA, CM), GG, GW, ML, NR, NE, SN, TD, TG, AE, AG, AL, AH, AT, AU, AZ, BA, BB, GB, RB, YB, ZZ, AC, HC, CN, CC, UC, ZD, DE, DD, DZ, EC, EE, ES, F1, CB, GD, GE, GII, GUI, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MB, MK, NN, NW, MX, MZ, NO, NZ, OU, PH, PI, PT, F0, RU, SC, SS, SS, SS, TS, TJ, TH, TN, TR, TT, TZ, LM, UG, UZ, VC, VM, YU, AZ, ZH, ZW

(74)代理人 100084618

弁理士 村松 貞男

(74)代理人 100092196

弁理士 橋本 良郎

77年1 60年 RM (72)発明者 カドウス、タマー

> アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92122、サン・ディエゴ、ナンパー316、トスカナ・ ウェイ 5385

F ターム(参考) 5K022 DD01 DD13 DD19 DD23 DD33 FF00 5K067 AA23 BB21 CC01 DD51 FF02 HH23 KK03

【要約の続き】

連付けられたレートセットは、データストリームに関する使用に対して選択される可能性がある。